# TI-13800 JP.4

#### PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: 63213014 A

(43) Date of publication of application: 05 . 09 . 88

(51) Int. CI G06F 1/04

(21) Application number: 62045282 (71) Applicant: NEC CORP

(22) Date of filing: 02 . 03 . 87 (72) Inventor: KANAZAWA TAKASHI

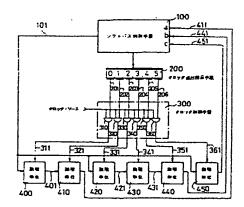
# (54) DATA PROCESSOR

#### (57) Abstract:

PURPOSE: To design a clock control means with no dependence on the constitution of each shift path by realizing the clock control for each logical unit.

CONSTITUTION: A shift path control means 100 selects an optional one of a 1st shift path consisting of logical units 400 and 410, a 2nd shift path consisting of logical units 420, 430 and 440, and a 3rd shift path consisting of a logical unit 450. Then, the means 100 gives the data writing/reading control to said selected path. A clock transmission instruction means 200 instructs whether the clocks should be transmitted or not in response to those logical units based on an instruction given from the means 100. A clock control means 300 controls those clocks to be supplied to the logical units 400W450 respectively based on an instruction given from the means 200 serving as a register.

COPYRIGHT: (C)1988,JPO&Japio



#### PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: 63213014 A

(43) Date of publication of application: 05 . 09 . 88

(51) Int. CI G06F 1/04

(21) Application number: 62045282 (71) Applicant: NEC CORP

(22) Date of filing: 02 . 03 . 87 (72) Inventor: KANAZAWA TAKASHI

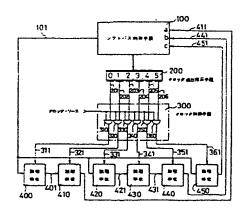
#### (54) DATA PROCESSOR

#### (57) Abstract:

PURPOSE: To design a clock control means with no dependence on the constitution of each shift path by realizing the clock control for each logical unit.

CONSTITUTION: A shift path control means 100 selects an optional one of a 1st shift path consisting of logical units 400 and 410, a 2nd shift path consisting of logical units 420, 430 and 440, and a 3rd shift path consisting of a logical unit 450. Then, the means 100 gives the data writing/reading control to said selected path. A clock transmission instruction means 200 instructs whether the clocks should be transmitted or not in response to those logical units based on an instruction given from the means 100. A clock control means 300 controls those clocks to be supplied to the logical units 400W450 respectively based on an instruction given from the means 200 serving as a register.

COPYRIGHT: (C)1988, JPO& Japio



# ⑲日本国特許庁(JP)

⑩特許出願公開

# <sup>6</sup> 公 開 特 許 公 報 (A)

昭63-213014

@Int\_CI\_4

識別記号

庁内整理番号

每公開 昭和63年(1988) 9月5日

G 06 F 1/04

7157-5B

審査請求 未請求 発明の数 1 (全4頁)

❸発明の名称 データ処理装置

②特 頭 昭62-45282

**纽**出 顏 昭62(1987)3月2日

砂発 明 者

金澤

数 声音数键

東京都港区芝5丁目33番1号 日本電気株式会社内

⑪出 頤 人 日本電気株式会社

東京都港区芝5丁目33番1号

⑫代 理 人 弁理士 芦田 坦 外2名

99 組 🛊

#### 1. 発明の名称

データ処理装置

#### 2. 特許請求の範囲

以下氽日

### 3. 発明の詳細な説明

〔産業上の利用分野〕

本発明は、複数のシフトパスを有するデータ 処理装置に関する。

#### 〔従来の技術〕

位に、論理単位 4 1 と 4 2 からなる シフトパスのシフトパス 番号を 『1 』、論理単位 4 5 と

# 母日本国特許庁(JP)

① 特許出願公開

#### 四公開特許公報(A) 昭63-213014

@Int\_Cl\_4

證別記号

庁内整理番号

母公開 昭和63年(1988)9月5日

G 06 F 1/04

7157-5B

審査請求 未請求 発明の数 1 (全4頁)

**会発明の名称**

デーク処理装置

创特 願 昭62-45282

の出 願 昭62(1987)3月2日

砂発 明 者 ⑪出 願 人 ✿ 墨 日本電気株式会社

東京都港区芝5丁目33番1号 日本電気株式会社内

10代理人

東京都港区芝5丁目33番1号

弁理士 芦田 坦 外2名

#### 1. 発明の名称

データ処理装置

### 2. 特許請求の範囲

1. クロック節毎単位によって分割される複数 の輸理単位と、鉄輪理単位が1個ないし複数個 からなる複数のレフトパスのうち。任意のシフ トパスを選択して、そのシフトパスに対してデ ータの書込み及び読出しの間御を行なうシフト パス制御手段と、飲シフトパス創御手段のシフ トパス選択によるクロック制御指示に従い前記 論理単位対応にクロックを送出するか否かを指 示するクロック送出指示手段と、跛クロック送 出指示手段の指示により。前記論型単位に送出 するクロックを制御するクロック制御手段を備 えるととを特徴とするデータ処理装置。

口下氽日

#### 3. 発明の詳細な説明

〔 産衆上の利用分野〕

本発明は、複数のシフトパスを有するデータ 処理装置に関する。

#### 〔従来の技術〕

従来。この種のデータ処理装置は、無見関に 示すように、クロック制御単位によって分割さ れる論理単位41ないし45を有し。1個ない し複数個の論理単位からなる複数のシフトパス のうち任意のシフトパスを選択し、それに対し てデータの書込み及び読出しの制御を行なうシ プトパス制御手段10と、シフトパス制御手段 10のシフトパス選択指示に従い。 どのレフト パスにクロックを送出するか否かを指示するシ プトパス選択指示手段20と。シフトパス選択 指示手段20の指示により。 論理単位41ない し45に送出するクロックを制御するクロック 前與手段30から構成されている。

仮に、論理単位41と42からなるシフトパ スのシフトパス番号を「1」。論理単位43と

4 4 からなるシフトパスのシフトパス書号を i 「2」。論理単位 4 5 からなるシフトパス 微号 を「3」とする。

したがって、避択されたシフト番号のみにクロックが供給されてシフト イン アウト 動作が可能になり、データの書込み及び読出しができる。

- 3 -

クロック 翻御指示に従い 論理単位対応にクロックを送出するか否かを指示するクロック送出権 示手段と、 酸クロック送出徒示手段の指示により、 前配輪 理単位に送出するクロックを制御するクロック 割御手段を有する。

#### [ 奥兹例]

次に、本発明の実施例について図面を参照し て説明する。

第1図は、本発明の一実施例の構成を示すブロック図である。400、410、420、430、440及び450はクロック制御単位に分割された論理単位である。100は、 論理単位400と410からなる第1のシフトパス、論理単位450からなる第2のシフトパス、論理単位450からなる第3のシフトパスのうち、任意のシフトパスを選択して。そのシフトパスに対してデータの関手段である。200は、シフトパス制御手段100の指示により、論理単位対応にクロックを送出するか

# 〔 発明が解決しようとする問題点〕

# 〔問題点を解決するための手段〕

本発明によるデータ処理装置は、クロック制 即単位によって分割された複数の職型単位と、 政論理単位が1個ないし複数個からなる複数の レフトパスのうち。任意のシフトパスを選択し て、そのシフトパスに対してデータの参込み及 び読出しの制御を行なうシフトパス制御手段と、 該シフトパス制御手段のシフトパス選択による

- 4 -

を指示するクロック送出指示手段である。300 は、クロック送出指示手段であるレジスタ200 の指示により、論理単位400,410,420, 430,440及び450へ供給するクロックを 制御するクロック制御手段である。

第1のシフトペスは、シフトイン 101→ 論 里単位 400 → シフトアクト 401 → 論 里単位 410 → シフトアクト 411 → シフトペス 制御 手段 100 の a 入力のペスを構成する。

第2のシフトパスは、シフトイン101→ 論 理学位420→シフトアウト421→ 論理単位 430→シフトアウト431→ 論理単位440 →シフトアクト441→シフトパス 簡卸手段 100のト入力のパスを構成する。

以下にシフト動作時のクロック制御について、 第2のシフトパスに対するデータの各込み及び 銃出しの場合を例にとって説明する。 4 4 か 6 なるシフトパスのシフトパス書号を 1 「2」。 論 期単位 4 5 か 6 なるシフトパス 数号 を 「3 」とする。

例えば、シフトパス看号「1」のシカウとパスス看号「1」のシカウとのからのからのからのからのからのからのからのからのでは、シフトパスを関手段10は、シフトパスを開手段20は、シフトパスを開発20は、シフトパスを開発20は、シフトパスを開発20は、シフトパスを開発20は、シフトパスを開発して、シフトルのようを表して、シフトンを開発して、シファクを開発して、シファンを開発して、シファンを表しているのでは、シファンを表しているのでは、シファンを表しているのでは、シファンを表しているのでは、シファンを表しているのでは、シファンを表しているのでは、シファンを表しているのでは、シファンを表しているのでは、シファンを表しているのでは、シン

したがって、選択されたシフト番号のみにクロックが供給されてシフト イン アクト 動作が 可能になり、データの書込み及び読出しができる。

- 3 -

クロック 熱 即指示に 従い 論 理 単位 対応 に クロック を送出するか 否か を指示する クロック 送出 能 示 手 取 と , 酸 クロック 送出 徒 示 手 取 の 指 示 に より , 前 配 論 運 単位 に 送出する クロック を 制 御 する クロック 制 御 手 及 を 有 する 。

#### [臭紘例]

次に、本発明の実施例について図面を参照し て説明する。

第1 図は、本発明の一実施例の保収を示すブロック圏である。400、410、420、430、440及び450はクロック制例単位に分割された論理単位である。100は、論理単位400と410からなる第1のシフトパス、論理単位450からなる第2のシフトパス、論理単位450からなる第3のシフトパスのうち、任意のシフトパスを選択して、これのシフトパスに対してデータの御手段である。200は、シフトパス制御手段である。200は、シフトパス制御手段とあからなり、は、シフトパス制御手段とある。とのは、シフトパス制御手段とあるかの場里単位対応にクロックを送出するかの場所を行った。

# 〔 発明が解決しようとする問題点〕

# 〔 問題点を解決するための手段〕

本発明によるデータ処理装置は、クロック制御単位によって分割された複数の論型単位と、 数論理単位が1個ないし複数個からなる複数の レフトパスのうち、任意のシフトパスを選択し て、そのシフトパスに対してデータの審込み及 び読出しの調例を行なうシフトパス制御手段と、 該シフトパス制御手段のシフトパス選択による

- 4 -

を指示するクロック送出指示手段である。300 は、クロック送出指示手段であるレジスタ200 の指示により、論選単位400,410,420, 430,440及び450へ供給するクロックを 制御するクロック翻測手段である。

第1のシフトパスは、シフトイン 101→ 理単位 400→シフトアウト 401→ 動 理単位 410→シフトアウト 411→ シフトパス 制御 手段 100 の a 入力のパスを構成する。

第2のシフトパスは、シフトイン101→ 輸 理単位420→シフトアウト421→ 輸理単位 430→シフトアウト431→ 輸理単位440 →シフトアウト441→シフトパス 制卸手段 100の6入力のパスを得成する。

第3のシフトパスは、シフトイン101→ 鱠 理単位450→シフトアクト451→シフトパス割毎手段100のc入力のパスを構成する。

以下にシフト動作時のクロック削削について、 第2のシフトパスに対するデータの普込み及び 統出しの場合を例にとって説明する。 まず、レフトパス前毎手段100 は、レフト ! アウトデータとして、レフトアウト 441 を選、択すると共に、クロック送出指示手段であるレレスタ 200 のビット 0 、1 、5 に 「0」をセットし、ビット 2 ないし4 に「1」をセットする。

レジスタ200の出力201ないし206は、 クロック制御手段300に送出され、クロック 制御手段300内のアントゲート310、320、 350、340、350及び 3-3 でクロック・ソースと論理被がとられる。レジスタ200のビットの、1、5が「0」である為、クロック・ソースは無効にされ、アントゲート310、520 及び360の出力311、321及び361は常に「0」の状態となる。一方、レジスタ200のビット2ないし4は「1」である為、アントゲート330、340及び350は、クロック・ソースを有効とし、出力331、341及び351に出力する。

クロック制弾手段 300 の出力 311,321,

- 7 -

#### 〔発明の効果〕

以上説明したように本発明のデータ処理接世は、論理単位にクロック制御を可能としたことにより、各シフトパスの構成に依存するとならなった。又、各シフトパスの再構成をタロック制御手段が設計できるという効果がある。更に、被制御手段が複数のシャトパスに含まれる場合、タロック制御手段を復にすることを抑止できるという効果がある。

# 4. 図面の簡単な説明

第1日は本発明の一実施例の構成を示すプロック図。第2回は従来の構成を示すプロック図である。

100 …シフトパス 制御手段、200 …クロック 送出指示手段、300 …クロック制御手段、310、 320,330,340,350,360 …アンドゲート、 400,410,420,430,440,450 …輸埋単位。

代理人 (7783) 弁巫士 池 田 嶽 保



3 5 1 , 3 4 1 , 3 5 1 及び 5 6 1 は、綺電単位 4 0 0 . 4 1 0 , 4 2 0 , 4 3 0 , 4 4 0 及び 4 5 0 のクロック入力に接続されている為、論理単位 4 2 0 , 4 3 0 及び 4 4 0 のみクロックが有効と なる。

したがって、第2のシフトパスを構成する論 単単位420,430及び440のみにクロック が供給され、シフトイン・アウト動作により、 データの書込み及び読出しができる。

ところで、例えば、被制御手段(論理単位)
420 が、第2のシフトパスから第1のシフト
パスに移動するととを考えると、論理単位410
のシフトアクト411 を論理単位420 のシフトアクト411 を論理単位420 のシフトアクトをシフトパス制御手段100 の。入力に接続し、論理単位430 のシフトインに接続すれば、クロック送出指示手段であるレジスタ200 のビット2にセットするデータを変更するだけで、第2のシフトパスのクロック制御ができる。

- 8 -

まず、シフトパス制御手段 100 は、シフト 1 アウトデータとして、シフトアウト 441 を建 択すると共に、クロック送出指示手段であるレ シスタ 200 のピット 0 、1 、5 に 「0 」をセ ットし、ピット 2 ないし4 に「1 」をセットする。

レジスタ 2 0 0 の出力 2 0 1 ないし 2 0 6 は、クロック 割卸手段 3 0 0 内のアントグート 3 1 0 、3 2 0、3 5 0、3 4 0、3 5 0及び 3 3 3 でクロック・ソースと時理徴がとられる。レジスタ 2 0 0 のピット 0、1、5 が「0」である為、クロック・ソースは無効にされ、アントゲート 3 1 0、5 2 0及び 3 6 1 0 は常に「0」の状態となる。一方、レジスタ 2 0 0のピット 2 ないし4 は「1」である為、アントゲート 3 3 0、3 4 0 及び 3 5 0 は、クロック・ソースを有効とし、出力 3 3 1、3 4 1 及び 3 5 1 に出力する。

クロック制御手段 500 の出力 311,321,

- 7 -

#### [発明の効果]

以上説明したように本発明のデータ処理を置は、論理単位にクロック制御を可能としたとという、各シフトパスの構成に依存するとかう効果が設計できるという効果を変更することなり、存分のである。更に、被制御手段が複数のできるという効果がある。更に、被制御手段が複数のできるという効果がある。にすることを抑止できるという効果がある。

# 4. 図面の簡単な説明

第1日は本発明の一実施例の構成を示すプロック区、第2日は従来の構成を示すプロック区である。

100 … シフトパス制御手段。 200 … クロック 送出指示手段。300 … クロック制卸手段。310。 320,350,340,350,360 … アンドゲート。 400,410,420,430,440,450 … 輸埋単位。

代理人 (7783) 弁巫士 池 田 嶽 保

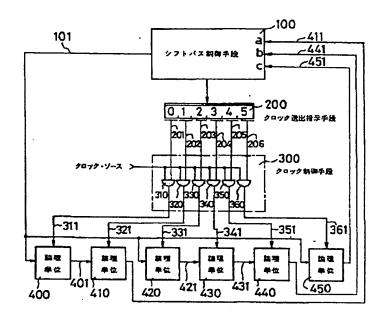


331,341,351及び361は、綺蟹単位 400,410,420,430,440及び450 のクロック入力に接続されている為、論題単位 420,430及び440のみクロックが有効と なる。

したがって、第2のシフトパスを構成する論 里単位420,430及び440のみにクロック が供給され、シフトイン・アウト動作により、 データの書込み及び読出しができる。

-8-

第 1 図



第 2 図 シフトパス制御手段 シフトバス 基实指示手段 -21 ~22 ∞ 30ر. 36 | 37 / | | 38 ~32 -35 -31 -33 -34 第 理 章 位 灣 强 阜 位 42 44

第1図

